INTER-TASK COMMUNICATION SYSTEM

Patent number: JP1214941

Publication date: 1989-08-29

Inventor: IMATAKE YOZO; others: 01

Applicant: NEC CORP

Classification:

- international: G06F9/46

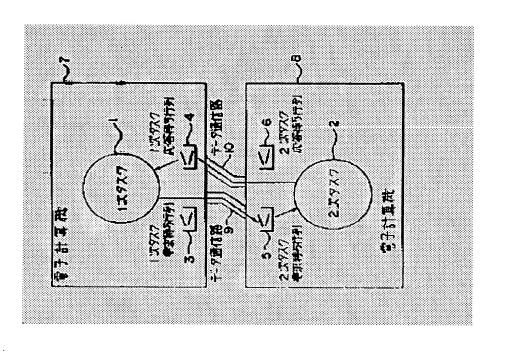
- european:

Application number: JP19880041743 19880223

Priority number(s):

Abstract of JP1214941

content from the task 2 which causes the answer actuation of request actuation is applied to the task 2, handles the answer can be performed certainly by providing a request queue and occur between the request actuation and answer actuation of request and answer for performing inter-task communication process requesting content and an answering content in the performing inter-task communication is certainly performed secondary task 2 which causes the request actuation of its CONSTITUTION:A primary request queue 3 provided to a own task 1. Moreover, a primary answer queue 4 provided PURPOSE: To eliminate erroneous recognition between a its own task 1. Therefore, erroneous recognition does not course of inter-task communication so that actuation of a answer queue at every task for inter-task communication. the task for performing inter-task communication and the primary task 1 which performs inter-task communication secondary request queue 5 of another task and, when request actuation and answer actuation of the task for for the task 1 sets a process requesting content in a handles a process requesting content from another



回作許出關公開 ⑩日本四特群庁 (Jb)

平1-214941 @公開特許公報(A)

識別記号 SInt. Cl.

厅内整理番号

340

9/48

G 86 F

6公開 平成1年(1989)8月29日

B-7056-5B C-7056-5B

審査請求 朱請求 精本項の数 1 (全3頁)

タスク間通信方式 別発明の名称

昭63-41743 盟 題

昭成(1988)2月22日 # # 6 6

日本電気株式会社内 日本電気株式会社内 東京都港区芝5丁目33番1号 東京都港区芝5丁目33番1号 東京都港区芝5丁目33番1号 日本氮氕株式会社 5

発電とする要求値動の超級となる情報)および他 昂温はを行うるクスクはそれぞれ1つのほち行列 りクスクからの氏器内容(自己のタスクからの現 **水毛及似とする型状起動を行っている他のタスク** からの応答を収録とする応答経動の経因となる情 後来、この私のタスク 四道は方式では、タメク のみそ有してむり、その待ち行列により始のタス 0 からの処理型状内容(他のクスクからの型状や 1) の月者を区別することなく取り扱っていた。 **- 設定して当技値のタスクの受求は動を行わせた** 場合に自己のタスクの応答起動の起因となる当は 作のチスクの原記要求はも行列に知知製成内容 3 己のタスクの夏水社前の起因となる他のチスク いらの処理型水内容を取り扱う顕水体を行列と、

ナスク同道信を行うナスクロに、

クスク図道位方式 2. 年末提供の品面

の別の名称

国道体を行う名きスクの待ち行列が1つしか存在 せず、その待ち行列においては他のタスクからの **も項費水内容と応答内容とが区別することなく取** り扱われているので、特定のタスタから値のタス クの持ち行列への処理型水内容のは信により並ば 上返した従来のタスク国道信方式では、タスク 角のクスクが現状結別を行っており当協協のタス タから当位特定のタスクの待ち行列への応答内容 前ろのクスクが当貨体定のタスクの待ち行列への の送信を登塔特定のクスクが待っている場合に、 (角別が解決しようとする段組)。 垃圾の電子計算期間または1台の電子計算機の内 ものクスクからの応答内容を取り扱う応答はち行 本色男はクスク語道は方式に向し、特に多四位 **テカ式が原用される電子計算機システムにおける**

を有することを仲間とするタスク国道信方式。

(成果上の利用分野) . 机努の詳細な裁別

为なく広答内なとの間の間ほが生じるという欠点 処理更求内容の送信を行うと、その処理要求内容 スタが出位するという欠点がある (この欠点を可 けるために、処理要求内容の受付け時にはいずれ のタスクからの话信も受け付けて成省内容の受付 はには所定の相手のタスクからの返信のみを受け けけるほち行列 (タスクなに1つだけ囚けられて いるけち行列)を使用するタスク間面は方式が存 こうたらの処理要求内容およびの答れ合に指力(是求起射力上び応答出動を行う場合には処理型次 本当其他のタスクからの応答内容と思議特定のチ スク同道はを行うしつのタスクが相互に相手のタ 生する。しかし、このタスク周辺住力式でも、ノ

こが国際状态なを設定して登録信のチェクの国政

仏仏を行わせた場合に自己のクスクの広答起効の は囚となる単核他のタスクからの応答内容を取り

及う応答性ち行列とを打する。

取状はち行列と、他のタスクの向記型水作ち行列

本格明のクスク国道信力代は、タスク問題信を 〒 クタスタなに、自己のクスクの野炊起船の起因 となる他のクスクからの処理型項内符を取り扱う

特間平1-214941(2)

ほにかける処理安水内谷と応答内容との間の原因 が生ぜず、タスク間道はを行うタスクの収求超船 および広告起助を正確に行うことができるタスク 周辺位力式を提供することにある。

らの配谷内容を取り扱う。

うの処理原状内容を取り扱い、クスク回道はを行

シタスクに設けられている応答待ち行列が値のか

スクの収水待ち行列に処理収求内容を設定して当 该伯田少久夕の贝尔廷的を行わせた場合に自己の クスクの応答を訪めの位因となる当ば他のクスクか

本品別の目的は、上近の点に悩み、タスク間当

を行うクスクに及けられている奴状はち行列が自 己のクスクの現状が動の超因となる他のタスクか

本発明のタスク間当は方式では、タスク間道は

(成路を屏波するための手段)

女に、木丸空について図稿を夕配して以明する。

西貨を行うためのデーク道係的10とを立んでは反 9 と、位子非常数目から粒子は算数1へのデータ されている。 質1回は、本発用のクスク語道は方式の一貫語 A.夕間通信方式は、電子計算機1に存在する1次 異の時度を示すプロック図である。本女追儺のグ

次に、このように協成された本政胎別のタスク 問題体方式の動作について規則する。

アスク(タスク国道はを始める(処理型状内容を 送ばする)タスク)1と、虹子計算数8に存在す も2次クスク(1次タスクからの過信(処理型状

数1分の2次タスク3との回のタスク回過はでは、 1次タスクーからの処理要求内容の话はにより 当まる日子計が過り内の一次タスク1と電子計算 まず 1 次タスクーが地位以下内容をデータ通信器 9を介して電子計算数8内の2次タスク製液体5

> 1.スク)まと、1次タスク1の夏米世軌の位因と 2.4. 地国坚联内容专取り扱う 1. 次タスク野政体を 〒列1と、1次タスク1の応答は助の延因となる

为母) 七更廿乙戌等丁る (成皆内容を送信丁る)

2次タスタ2は、3次タスク吸収待ち行列5に なまされた 1 次タスク.1 からの処理型状内容に込 行列らに送信して設定する

(1) 次タスク型状体与行列11 および1 次タスクの

各待与行列(以包子計算機)に存在する)、2次 アスク2の要求起動の超固となる処理要求内容を

55 各内的毛取り扱う1次クスクの答信与行列1と

死兒の心理には力への名内のカゲーク道保約10年 | 次クスクーか2次タスク2からの応答を必収 とする場合には、2次タスク2は吸水起動に係る 介して瓜子汁が扱り内の1次クスク応答は5仟列 プレト型状盤値を行う.

> 1.20亿米经制の超因となる応答内容を取り扱う 2 次タスク広谷仲も行列6と(2 次クスク型以降

なり扱うを次クスク壁本体も行列ると、2枚クス

计算数目に存在する)、電子計算数をから電子計

|投るへのデーク道信を行うためのデーを通信数

5 行列 5 および 2 次タスクの各位 5 行列 6 はな子

1次タスクーは、1次タスクの省待ち行列もに にほほして以及する。

-311-

このクスク回道信方式に関する。

(保来の技術)

台の電子計算の内的に存在するタスク相互の間 アクスク国道はか行われる場合にも本見見が適用

このとなに、1次クスク1および1次タスク1 スターへの処理要求内容の送信が発生すると、そ 行列3に設定されたそれらの処理環状内容と1次 タスタ応答けち行列しに設定されたと次タスクミ からの存在内容との四のほぼかに次クスクーにか 以れのタスク (図示せず) からの1次クスク1へ の処理関係内容の返復や2次クスクミから1次ク れらの処理収拾的は「改タスク型収得を行列) に位近される。したがって、1枚タスツ環状体与 いて生じることはない。

役けることにより、タスク回道における処理度

联内容之后省内容之の間の別別が生じな(45)。

アスク問題はを行うクスクの現状は動と応答は動 とを正墳に行わせることができるという幼児があ

司1因以本名引の一支追討の存成を決すプロッ

9回735. 因にかいて、

1. 図面の簡単な説別

以上战明したように本税別は、野心博与行列と 広答けち行列とをクスク団辺目を行うタスクロに

できることはいうまでもない。

(新路中路路)

同様に、2枚クスク更次待ち行列るに設定され たし次クスクしからの処理環状内容と2次タスク 広答待ち行列 5.に投足された! 次グスクーを含む いずれかのタスクからの応答内容との回の気以が スク間遺ほが行われる場合について出べたが、1 スクと位子針が関3に存在するテスクとの間でき **化粉、水黄精明中は恒子計算機引に存在する少** 1次タスタ 2において生じることはない。

· · · 2 34 9 3 9 .

…… 2次タスク型水的ち行列、

・・・一次クスク型収待を行列、 ・・・「次タスク応答符ち行列、 電子計算機

阿区

2.7877 C-745787 1、次97.7 広春年为行列 (T-978/1878 13827 | 17977 2.x.x.z. 2.x.x.z. 2.x.x.z. 4.x.x.x.z. 7-9强作路 9

6 · · · 2 次タスク広客体ち行列、

9.10・デーケ語は路である。 1. 8. 鬼子肚果撒、

日本包包贷式会社 李四十 河 G 35 · 5年出版人 不用人 2.7977

电子計算段